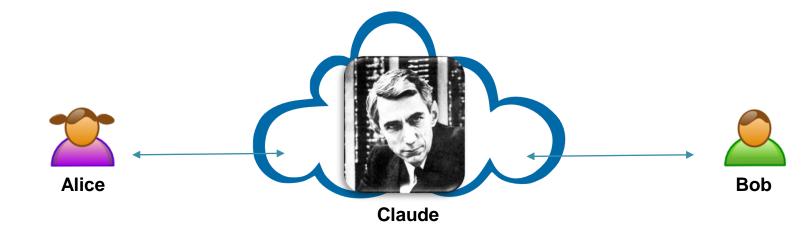
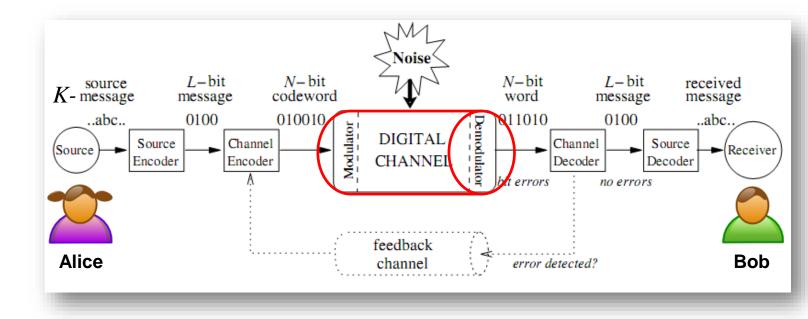


- Límites "fundamentales" y resultados "no intuitivos"
 - ¿Cual es la complejidad irreducible por debajo de la cual una señal que debe ser transmitida no puede ser compactada sin incurrir en pérdida de información? (límite de la eficiencia)
 - ¿Cual es el **límite absoluto** de la **tasa de transmisión** utilizada para transportar una señal de manera **confiable** a través de un **canal ruidoso**? (límite de la confiabilidad)
 - Estos aspectos se reflejan en aplicaciones prácticas.

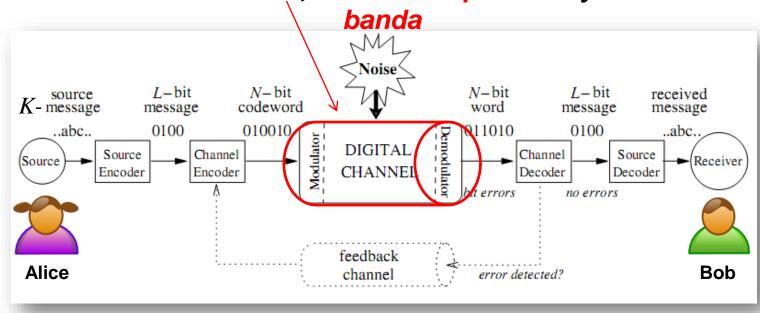




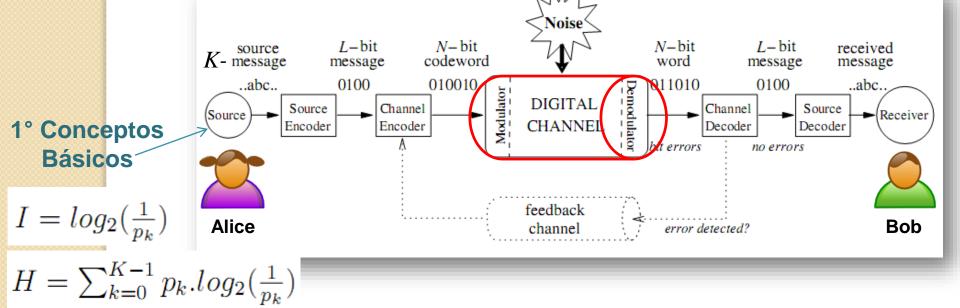


Sistema de Comunicación <u>real</u>:

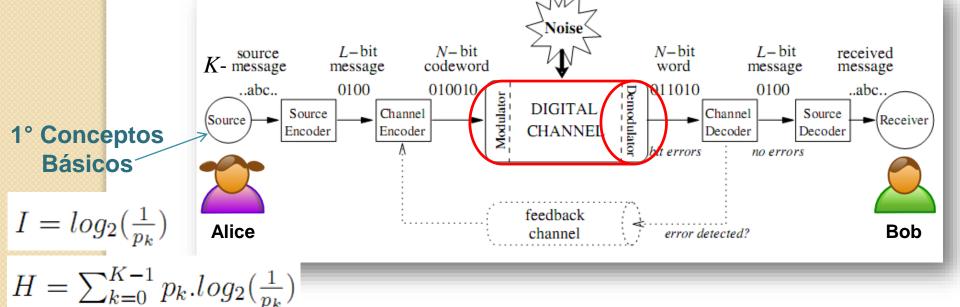
Canal sometido a ruido, limitado en potencia y en ancho de









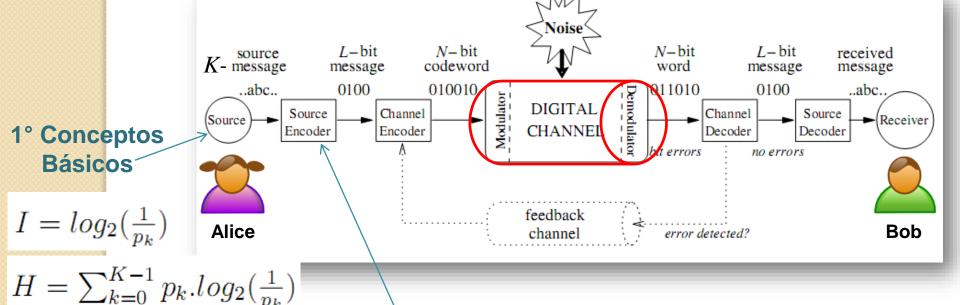


R.Castro 2014

Información y Entropía

 $0 \le H(S) \le \log_2 K$





 $\bar{L} \geq H(\mathcal{S})$

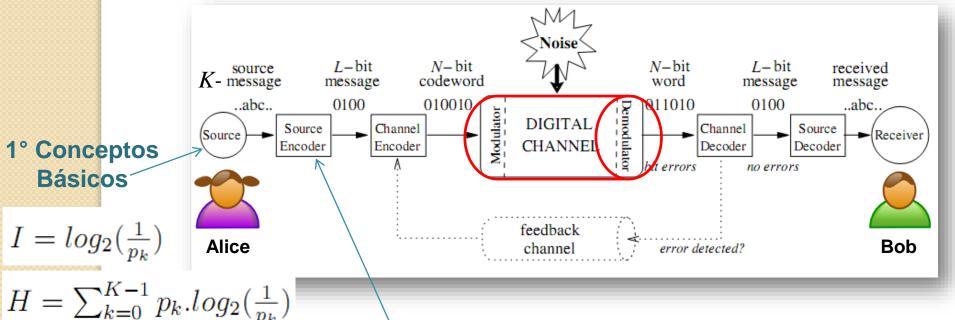
2° Teorema de

Codificación de Fuente

Información y Entropía

 $0 \le H(S) \le \log_2 K$





 $\bar{L} \geq H(\mathcal{S})$

2° Teorema de

Codificación de Fuente

Comunicación Eficiente

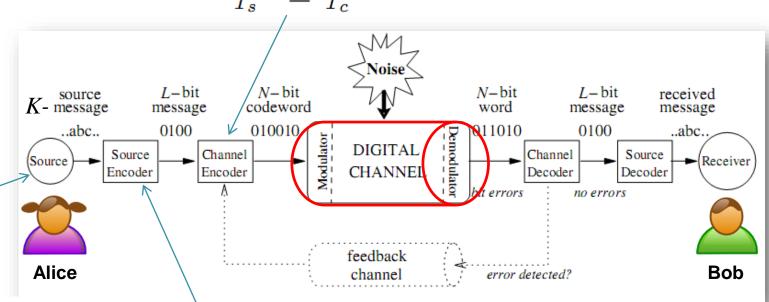
Información y Entropía

 $0 \le H(S) \le \log_2 K$



3° Teorema de Codificación de Canal

$$\frac{H(\mathcal{S})}{T_s} \le \frac{C}{T_c}$$



1° Conceptos Básicos

$$I = log_2(\frac{1}{p_k})$$

$$H = \sum_{k=0}^{K-1} p_k . log_2(\frac{1}{p_k})$$

Información y Entropía $0 \le H(S) \le \log_2 K$

$$\bar{L} \ge H(\mathcal{S})$$

2° Teorema de Codificación de Fuente Comunicación Eficiente

R.Castro 2014

L-bit

message

0100

Source

Encoder

K- message

Source

Alice

..abc..



received

message

..abc.

Receiver

Bob

Source

Decoder

3° Teorema de Comunicación Confiable Codificación de Canal (error bajo control)

N-bit

word

011010

L-bit

message

0100

no errors

Channel

Decoder

error detected?

$$\frac{H(\mathcal{S})}{T_s} \le \frac{C}{T_c}$$
Noise

DIGITAL

CHANNEI

feedback

channel

N-bit

codeword

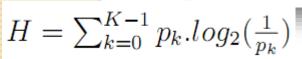
010010

Channel

Encoder



$$I = log_2(\frac{1}{p_k})$$



Información y Entropía $0 \le H(S) \le \log_2 K$

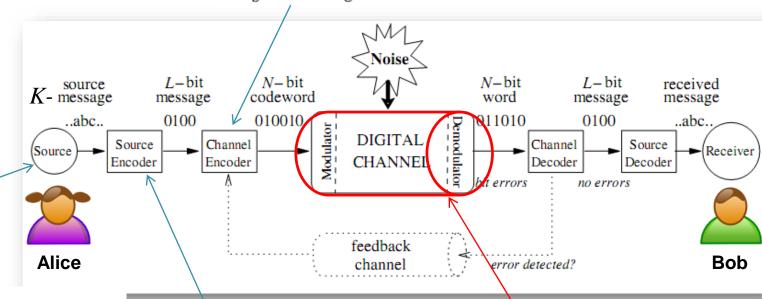
$$\bar{L} \ge H(\mathcal{S})$$

2° Teorema de Codificación de Fuente Comunicación Eficiente



3° Teorema de Comunicación Confiable Codificación de Canal (error bajo control)

$$\frac{H(\mathcal{S})}{T_s} \leq \frac{C}{T_c}$$



$$H = \sum_{k=0}^{K-1} p_k . log_2(\frac{1}{p_k})$$

Información y Entropía $0 \le H(S) \le \log_2 K$

1° Conceptos

Básicos

 $I = log_2(\frac{1}{p_k})$

$$\bar{L} \ge H(\mathcal{S})$$

2° Teorema de Codificación de Fuente

Comunicación Eficiente

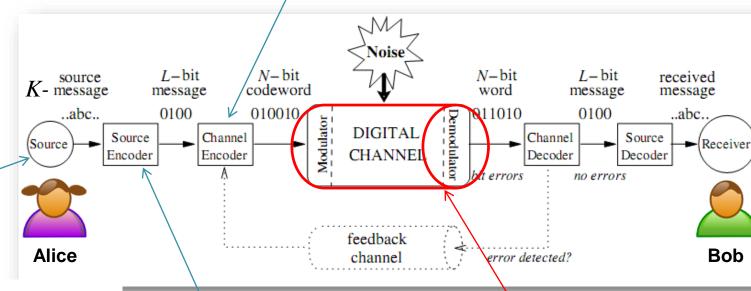
 $C = B.log_2(1 + \frac{S}{N})$

R.Castro 2014



3° Teorema de Comunicación Confiable Codificación de Canal (error bajo control)

$$\frac{H(\mathcal{S})}{T_s} \leq \frac{C}{T_c}$$



$$H = \sum_{k=0}^{K-1} p_k . log_2(\frac{1}{p_k})$$

Información y Entropía $0 \le H(S) \le \log_2 K$

1° Conceptos

Básicos

 $I = log_2(\frac{1}{p_k})$

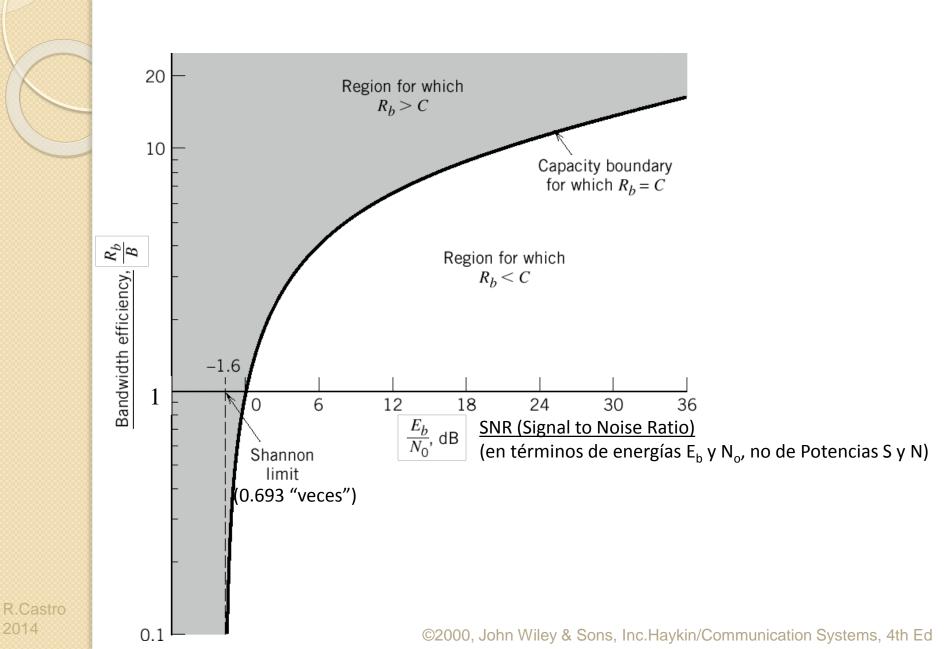
$$\bar{L} \ge H(\mathcal{S})$$

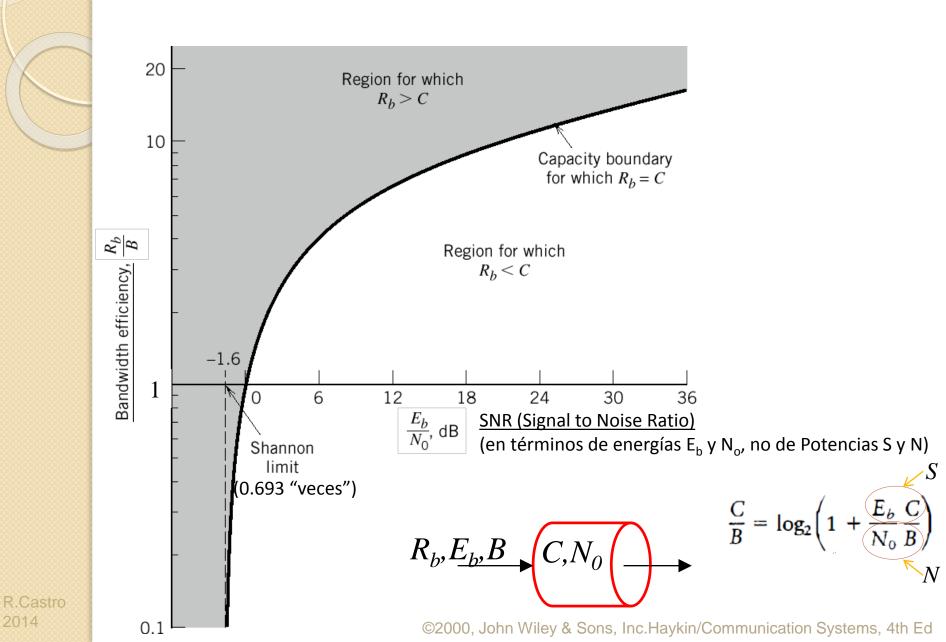
2° Teorema de Codificación de Fuente Comunicación Eficiente

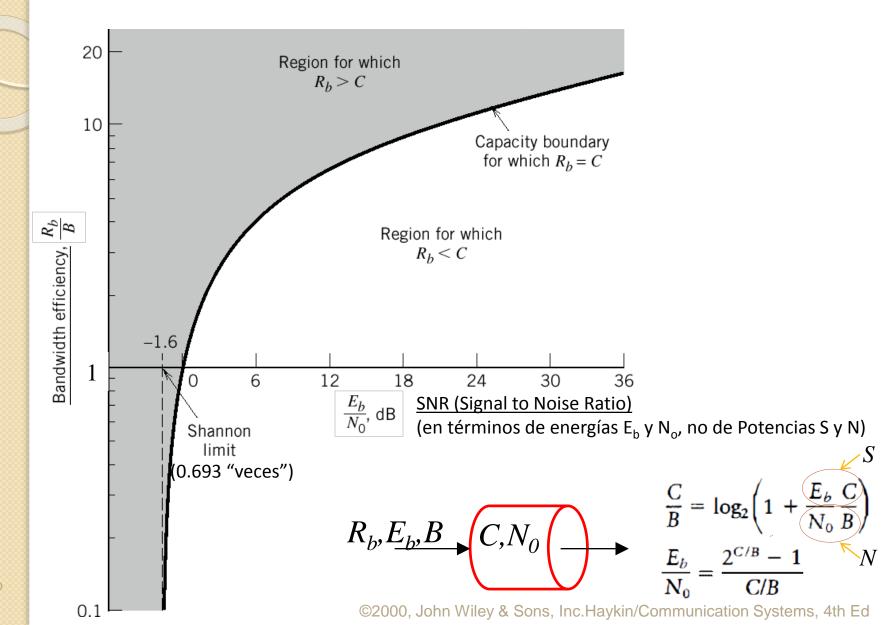
$$C = B.log_2(1 + \frac{S}{N})$$

4° Teorema de Capacidad de Información

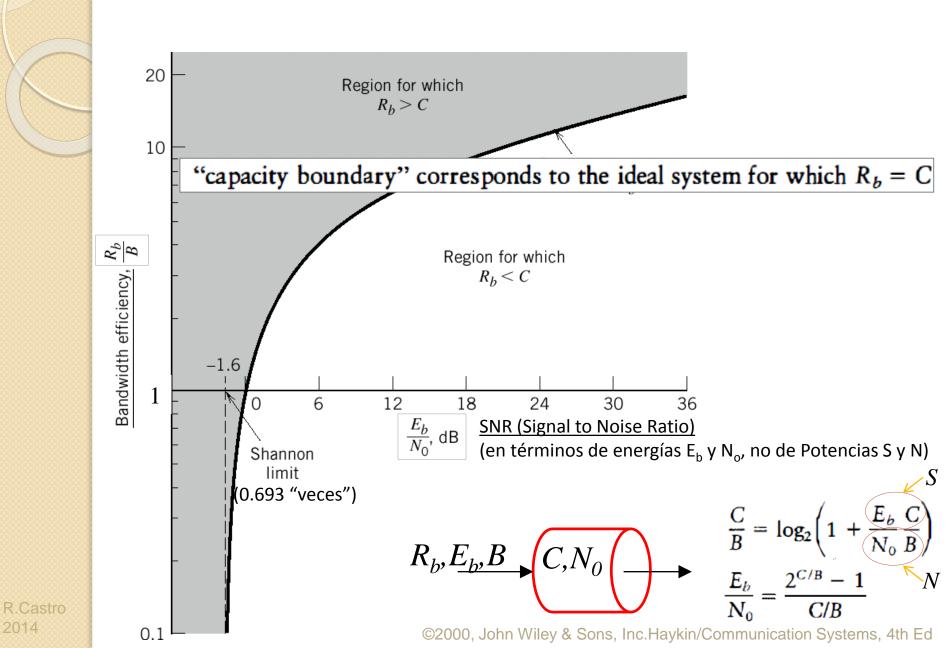
Compromiso Ancho de Banda vs. Relación Potencia Señal a Ruido

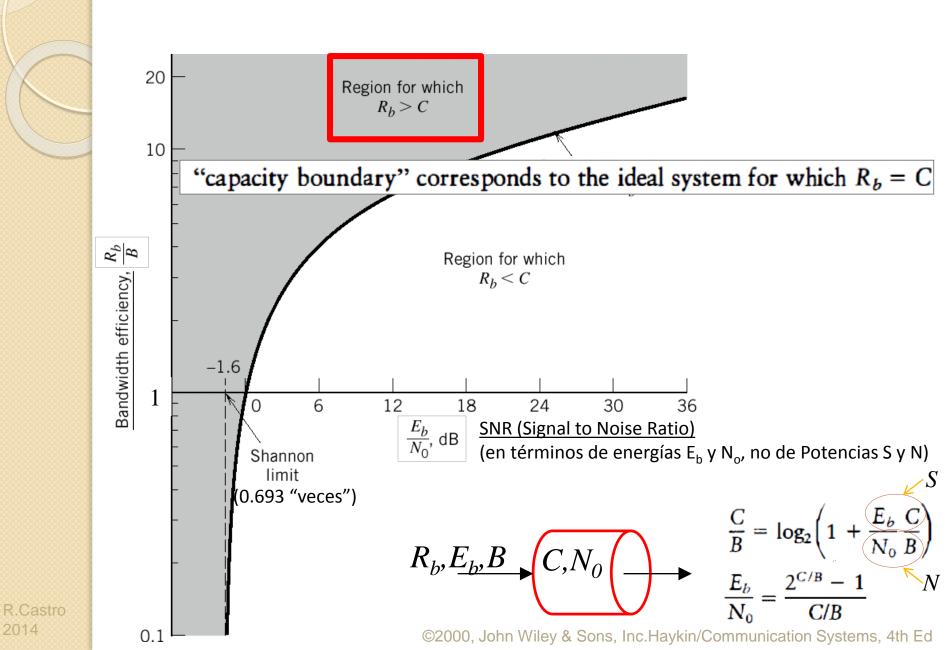






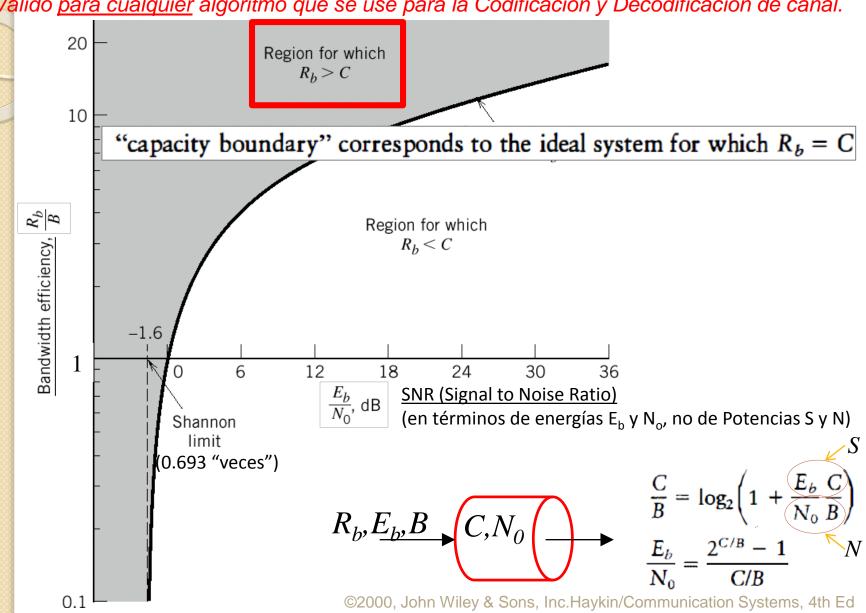
R.Castro 2014





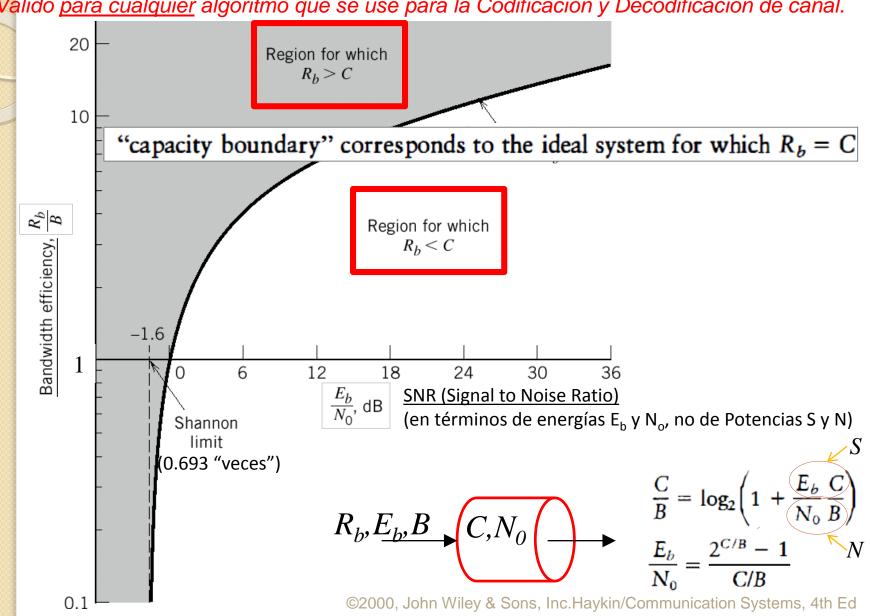
El sistema está condenado a tener una muy alta probabilidad de errores, sin posibilidad de control.

Válido para cualquier algoritmo que se use para la Codificación y Decodificación de canal.



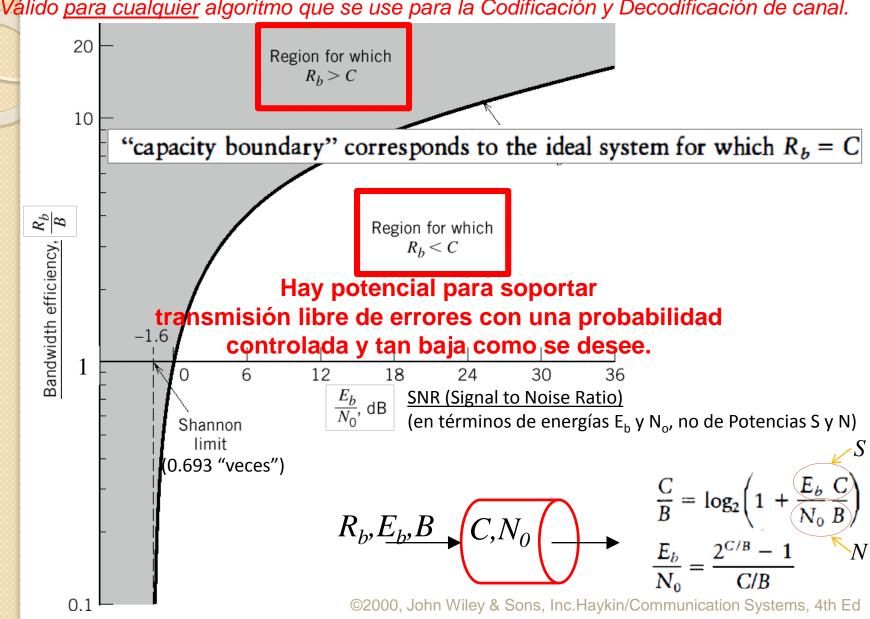
El sistema está condenado a tener una muy alta probabilidad de errores, sin posibilidad de control.

Válido para cualquier algoritmo que se use para la Codificación y Decodificación de canal.



El sistema está condenado a tener una muy alta probabilidad de errores, sin posibilidad de control.

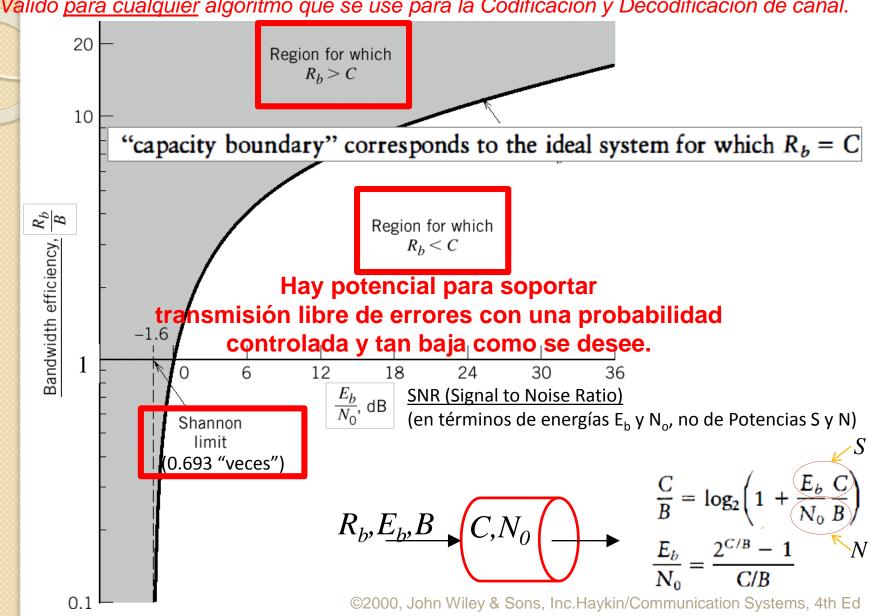
Válido para cualquier algoritmo que se use para la Codificación y Decodificación de canal.



R.Castro 2014

El sistema está condenado a tener una muy alta probabilidad de errores, sin posibilidad de control.

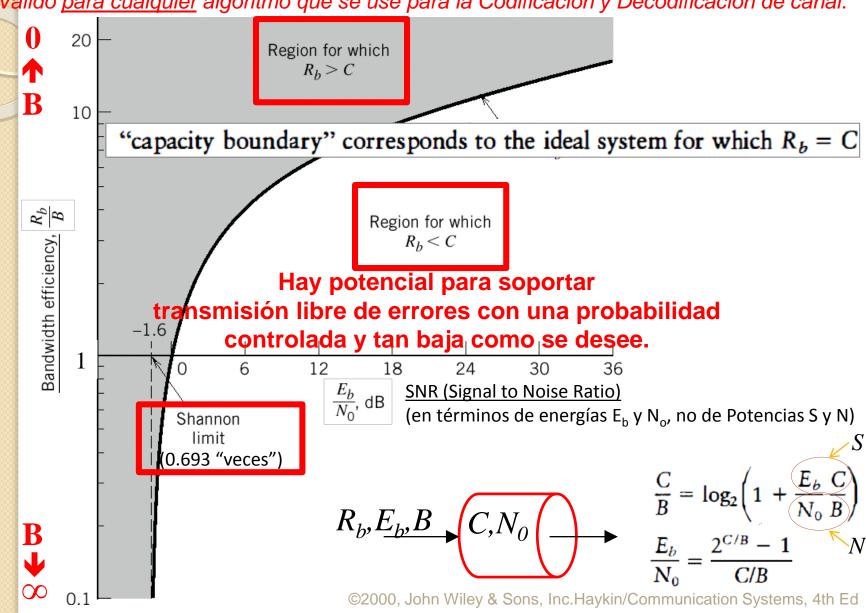
Válido para cualquier algoritmo que se use para la Codificación y Decodificación de canal.



R.Castro 2014

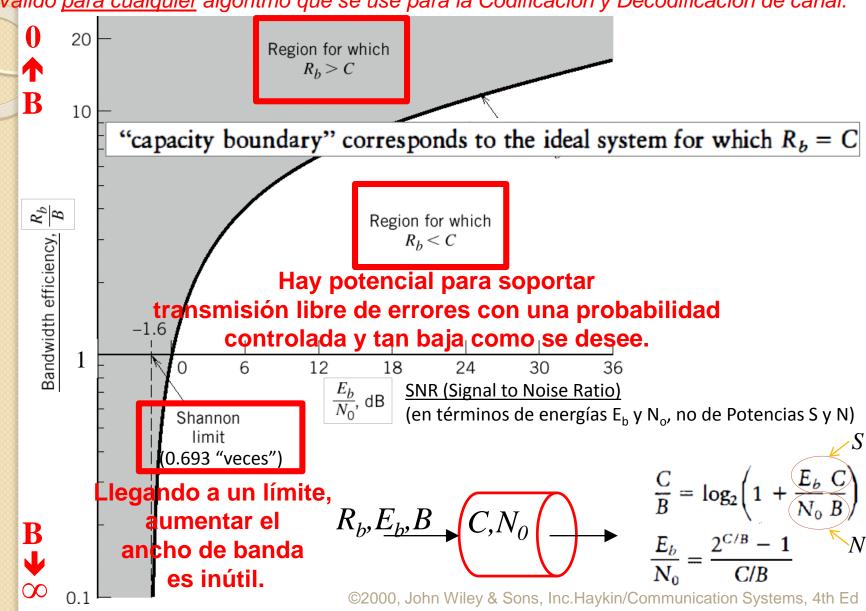
El sistema está condenado a tener una muy alta probabilidad de errores, sin posibilidad de control.

Válido para cualquier algoritmo que se use para la Codificación y Decodificación de canal.



El sistema está condenado a tener una muy alta probabilidad de errores, sin posibilidad de control.

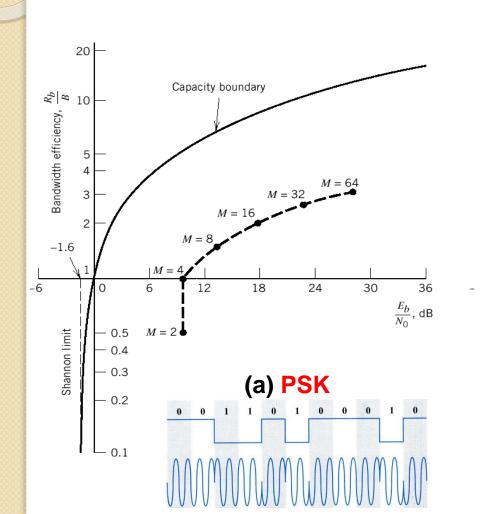
Válido para cualquier algoritmo que se use para la Codificación y Decodificación de canal.



Ejemplos del mundo real: Modulaciones.

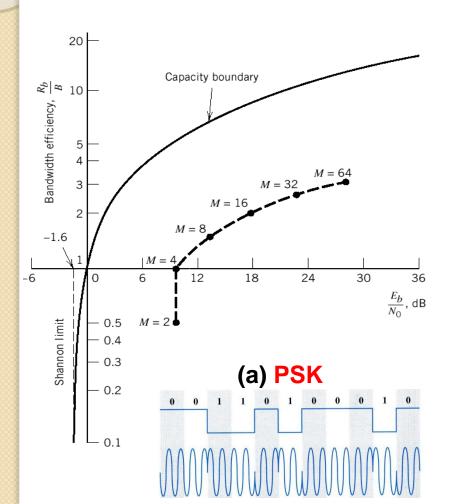
(a) Comparison of *M*-ary **PSK (Phase Shift Keying)** against the **ideal** system for $P_e = 10^{-5}$ and increasing *M*.

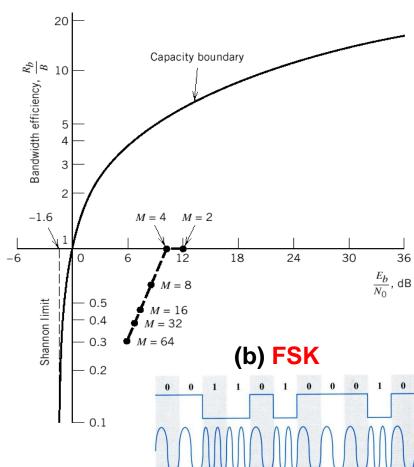
e

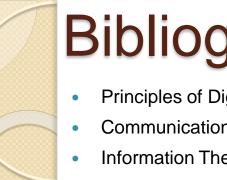


Ejemplos del mundo real: Modulaciones

- (a) Comparison of *M*-ary **PSK** (**Phase Shift Keying**) against the **ideal** system for $P_e = 10^{-5}$ and increasing *M*.
- (b) Comparison of *M*-ary **FSK** (Frequency Shift Keying) against the ideal system for $P_e = 10^{-5}$ and increasing *M*.







Bibliografía

- Principles of Digital Communication, Robert G. Gallager. Cambridge University Press, 2008.
- Communication Systems, Simon Haykin. Cuarta Edición, John Wiley & Sons, 2001.
- Information Theory and Coding, Norman Abramson. Primera Edición, McGraw Hill, 1963.